Spread spectrum communication system and handover method therein

Patent Number: EP0977378

Publication date: 2000-02-02

Inventor(s): KONDO TAKAYUKI (JP); YAHAGI MASAHIKO (JP)

Applicant(s): NIPPON ELECTRIC CO (JP)

Requested Patent: JP2000050338

Application Number: EP19990114298 19990730

Priority Number(s): JP19980217895 19980731

IPC Classification: H04B7/26; H04J3/06; H04Q7/38

EC Classification: H04B7/26S, H04J3/06C4

Equivalents: BR9905689, CN1248830, JP2947279B2, KR2000012092

Cited patent(s):

Abstract

A spread spectrum communication system comprises at least one mobile station (105) and a plurality of base stations (101, 103) for communicating with mobile stations in sites thereof by a spread spectrum scheme, each of said base stations including: accumulation means for accumulating a reception timing difference indicating a difference in reception timing between a transmission signal from a mobile station in a base station in an adjacent site and a transmission signal from said mobile station in a self-station; and calculation means for obtaining a reception timing of the transmission signal from said mobile station in the self-station by using reception timing difference between the self-station and a handover source base station in an adjacent site, which is accumulated in said accumulation means, when the self-station become a handover destination base station upon handover of said

mobile station between adjacent sites.

. .

Data supplied from the esp@cenet database - 12

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B1)

(11)特許番号

第2947279号

(45)発行日 平成11年(1999) 9月13日

(24)登録日 平成11年(1999)7月2日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ		
H04Q	7/22		H04Q	7/04	K
H 0 4 J	13/00		H04B	7/26	107
H 0 4 Q	7/28		H04J	13/00	Α

請求項の数32(全 27 頁)

(21) 出願番号 特願平10-217895 (73 (22) 出願日 平成10年(1998) 7月31日

2/[IIBACI — TIMIO + (1350) / /331 [

審査請求日 平成10年(1998) 7月31日

(73)特許権者 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(72)発明者 近藤 毅幸

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気

株式会社内

(74)代理人 弁理士 丸山 隆夫

審査官 伊東 和重

(56)参考文献 特開 平9-275582 (JP, A)

特開 平10-117165 (JP, A) 特開 平10-164650 (JP, A)

特開 平10-136424 (JP, A)

特開 平10-276464 (JP, A)

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 スペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法

1

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】 少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラム拡散通信システムにおいて、

前記移動局がハンドオーバーを行う際に、

前記ハンドオーバー元の基地局と、前記ハンドオーバー 先の基地局との間の受信タイミング差を蓄積し、

該蓄積された受信タイミング差を用いて、ハンドオーバ ー a) を乗じ、 一先の基地局における受信タイミングを求めることを特 10 該最新の受信タイミング差に所定の係数 a を乗じた値 像とするスペクトラム拡散通信システム。 と、前記蓄積されている受信タイミング差に(1 - a)

【請求項2】 前記蓄積された受信タイミング差を用いて求められる、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングが、

前記サイト間のハンドオーバーにおけるハンドオーバー

2

元のサイトの基地局の受信タイミングを前記蓄積した受信タイミング差で補正することにより求められることを 特徴とする請求項1記載のスペクトラム拡散通信システ

【請求項3】 前記受信タイミング差の蓄積が、

前記受信タイミング差のうちの最新の受信タイミング差 に所定の係数 a (0 < a < 1)を乗じ、

前記蓄積されている受信タイミング差に所定の係数 (1-a) を乗じ、

該最新の受信タイミング差に所定の係数 a を乗じた値と、前記蓄積されている受信タイミング差に(1-a)を乗じた値との和をとることにより行われることを特徴とする請求項1又は2に記載のスペクトラム拡散通信システム。

【請求項4】 前記蓄積されている受信タイミング差

が.

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミング に応じて、第1の蓄積受信タイミング差、第2の蓄積受 信タイミング差、・・・、第nの蓄積受信タイミング差 というように、nを1以上の任意の整数としてn個の蓄 積受信タイミング差により構成され、

前記蓄積されている受信タイミング差として、

前記第1の蓄積受信タイミング差から、前記第nの蓄積 受信タイミング差までのn個の蓄積受信タイミング差の うちの少なくとも1以上の蓄積受信タイミング差が、前 10 記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングに 基づいて選択されて用いられることを特徴とする請求項 1から3のいずれかに記載のスペクトラム拡散通信システム。

【請求項5】 前記移動局が、

前記ハンドオーバー元の基地局の通信開始時刻Paに、 該ハンドオーバー元の基地局から前記移動局への伝搬時 間Daを加算した値と、

前記ハンドオーバー先の基地局の通信開始時刻 P b に、 該ハンドオーバー先の基地局から前記移動局への伝搬時 20 間D b を加算した値との差をロングコード位相差として 検出し、

前記ハンドオーバー先の基地局が、

該ロングコード位相差を用いてハンドオーバー先の基地 局における受信タイミングを求めることを特徴とする請 求項1から4のいずれかに記載のスペクトラム拡散通信 システム。

【請求項6】 前記ハンドオーバー先のサイトの基地局が、

前記ハンドオーバー元の基地局と前記ハンドオーバー先 の基地局との間のロングコード位相差と、

前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送 信信号の受信タイミングと、

前記蓄積された受信タイミング差とから、

今回のハンドオーバー先の基地局での前記移動局からの 送信信号の受信タイミングをサーチするための狭いサー チ範囲を求めて、前記ハンドオーバー先の基地局での受 信タイミングを求めることを特徴とする請求項5記載の スペクトラム拡散通信システム。

【請求項7】 前記ロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求める動作が、

前記蓄積された受信タイミング差を (Pb+2Db) - (Pa+2Da) とし、

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングをPa+2Daとし、

前記ロングコード位相差をdLとした場合、

PB1 = (Pb + 2Db) - (Pa + 2Da) + Pa +

2Da-dL

なる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする請求項6記 載のスペクトラム拡散通信システム。

4

【請求項8】 前記ハンドオーバー先の基地局が、

前記受信タイミング差を用いて前記移動局からの信号の 受信タイミングを見つけることができなかった場合は、 全サイト範囲のサーチを行うことを特徴とする請求項7 記載のスペクトラム拡散通信システム。

【請求項9】 少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間で、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラム拡散通信システムにおいて、前記基地局が、

隣接するサイト間の受信タイミング差を計算して蓄積す る受信タイミング差計算手段を有し、

該受信タイミング差計算手段において計算された受信タイミング差に基づいて、ハンドオーバーの際のパスサーチを行う範囲を求めることにより、広範囲のパスサーチを行わずに、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求めて、信号復調を速やかに行うことを特徴とするスペクトラム拡散通信システム。

【請求項10】 前記受信タイミング差計算手段と接続 された制御手段を有し、

該制御手段が、

前記受信タイミング差計算手段において計算された受信 タイミング差と、

ハンドオーバー元の基地局から送信されたロングコード 位相差と、

前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送 信信号の受信タイミングとに基づいて、

前記ハンドオーバーの際の受信タイミングのサーチ範囲 を求めることを特徴とする請求項9記載のスペクトラム 拡散通信システム。

【請求項11】 前記ロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求める動作が、

前記蓄積された受信タイミング差を (Pb+2Db) - (Pa+2Da) とし、

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミング をPa+2Daとし、

前記ロングコード位相差をdLとした場合、

PB1 = (Pb+2Db) - (Pa+2Da) + Pa+ 2Da-dL

なる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする請求項10 記載のスペクトラム拡散通信システム。

【請求項12】 前記受信タイミング差計算手段が、

50 前記ハンドオーバー元の基地局と、前記ハンドオーバー

先の基地局との間の受信タイミング差として、

前記ハンドオーバー元の基地局におけるそれぞれの受信 タイミングに所定の統計に基づいて対応する、少なくと も1以上の受信タイミング差のうちから、少なくとも1 以上の受信タイミング差を選択して求めることを特徴と する請求項9から11のいずれかに記載のスペクトラム 拡散通信システム。

【請求項13】 少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラム拡散通信システムにおいて、

前記基地局が、

自己のロングコードの位相情報を表すロングコードフレーム番号を前記移動局に送信するための基地局報知CH符号手段と、

ハンドオーバー元の基地局である場合に、前記移動局から送信された信号の受信タイミングを捕捉し、

ハンドオーバー先の基地局である場合に、受信タイミング差に基づいた受信タイミングを捕捉する移動局位相同 期捕捉手段と

前記ハンドオーバーが行われる隣接するサイト間の基地 局の受信タイミング差を計算して蓄積する受信タイミン グ差計算手段と、

ハンドオーバー元の基地局である場合に、前記移動局から送信されたロングコード位相差と、前記移動局位相同期捕捉手段において捕捉された受信タイミングとを前記ハンドオーバー先の基地局に送信し、

前記基地局報知CH符号手段に、前記自己のロングコードの位相情報を表すロングコードフレーム番号を通知し、

前記ハンドオーバー先の基地局である場合に、前記移動 局位相同期捕捉手段に過去の受信タイミング差に基づい た受信タイミングを設定して捕捉させる制御手段と、

前記制御手段に、前記移動局から送信されたロングコード位相差を通知する個別CH復号手段と、

前記移動局の拡散符号を生成する移動局拡散符号生成手 段と

前記移動局位相同期捕捉手段において捕捉された受信タイミングに基づき、前記移動局拡散符号生成手段において生成された拡散符号を用いて、前記移動局から送信された信号の逆拡散を実行する逆拡散手段とを有することを特徴とするスペクトラム拡散通信システム。

【請求項14】 前記移動局が、

通信を開始した際に捕捉した基地局の前記ロングコードフレーム番号を記憶するロングコード位相記憶手段と、前記ハンドオーバーが実行される場合に、ハンドオーバー元の基地局と、ハンドオーバー先の基地局との間のロングコード位相差を、個別CH符号手段に送信する移動局制御手段と、

前記移動局制御手段から送信されたロングコード位相差 50 信タイミングが、

を、前記ハンドオーバー元の基地局に送信する個別CH 符号手段とを有することを特徴とする請求項13記載の スペクトラム拡散通信システム。

6

【請求項15】 前記ロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求める動作が、

前記蓄積された受信タイミング差を (Pb+2Db) - 10 (Pa+2Da) とし、

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミング をPa+2Daとし、

前記ロングコード位相差をdLとした場合、

PB1 = (Pb+2Db) - (Pa+2Da) + Pa+ 2Da-dL

なる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする請求項13 又は14に記載のスペクトラム拡散通信システム。

【請求項16】 少なくとも1以上の移動局と、少なく 20 とも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散 方式により通信を行うスペクトラム拡散通信システムに おいて.

前記移動局が、主とまり木CHと、他のサイトのとまり 木CHとの受信タイミング差を前記基地局に通知し、 前記其地局が、前記移動員から通知された前記単信なく

前記基地局が、前記移動局から通知された前記受信タイ ミング差を集計して蓄積し、

前記基地局が、自己のサイトでのとまり木CHに周辺サイトとの間の受信タイミング差の情報を含めて前記移動局に送信し、

30 前記移動局が、主とまり木CHを受信し、該主とまり木CHに含まれる前記周辺サイトとの受信タイミング差の情報を復号して主とまり木CHの受信タイミングと前記周辺サイトの受信タイミング差の情報とを獲得し、該獲得した情報に基づいて、周辺サイトのとまり木CHの受信タイミングをサーチすることを特徴とするスペクトラム拡散通信システム。

【請求項17】 少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペクトラム拡散通信シス 40 テムにおけるハンドオーバー方法において、

前記移動局がハンドオーバーを行う際に、

前記ハンドオーバー元の基地局と、前記ハンドオーバー 先の基地局との間の受信タイミング差を蓄積し、

該蓄積された受信タイミング差を用いて、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求めることを特徴とするスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項18】 前記蓄積された受信タイミング差を用いて求められる、ハンドオーバー先の基地局における受 信々ノミングが

前記サイト間のハンドオーバーにおけるハンドオーバー 元のサイトの基地局の受信タイミングを前記蓄積した受 信タイミング差で補正することにより求められることを 特徴とする請求項17記載のスペクトラム拡散通信シス テムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項19】 前記受信タイミング差の蓄積が、

前記受信タイミング差のうちの最新の受信タイミング差 に所定の係数a (0 < a < 1) を乗じ、

前記蓄積されている受信タイミング差に所定の係数 (1 - a) を乗じ、

該最新の受信タイミング差に所定の係数 a を乗じた値 と、前記蓄積されている受信タイミング差に (1-a) を乗じた値との和をとることにより行われることを特徴 とする請求項17又は18に記載のスペクトラム拡散通 信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項20】 前記蓄積されている受信タイミング差 が.

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミング に応じて、第1の蓄積受信タイミング差、第2の蓄積受 というように、nを1以上の任意の整数としてn個の蓄 **積受信タイミング差により構成され、**

前記蓄積されている受信タイミング差として、

前記第1の蓄積受信タイミング差から、前記第nの蓄積 受信タイミング差までのn個の蓄積受信タイミング差の うちの少なくとも1以上の蓄積受信タイミング差が、前 記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングに 基づいて選択されて用いられることを特徴とする請求項 17から19のいずれかに記載のスペクトラム拡散通信 システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項21】 前記移動局において、

前記ハンドオーバー元の基地局の通信開始時刻Paに、 該ハンドオーバー元の基地局から前記移動局への伝搬時 間Daを加算した値と、

前記ハンドオーバー先の基地局の通信開始時刻Pbに、 該ハンドオーバー先の基地局から前記移動局への伝搬時 間Dbを加算した値との差をロングコード位相差として 検出し、

前記ハンドオーバー先の基地局において、

局における受信タイミングを求めることを特徴とする請 求項17から20のいずれかに記載のスペクトラム拡散 通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項22】 前記ハンドオーバー先のサイトの基地 局において、

前記ハンドオーバー元の基地局と前記ハンドオーバー先 の基地局との間のロングコード位相差と、

前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送 信信号の受信タイミングと、

前記蓄積された受信タイミング差とから、

今回のハンドオーバー先の基地局での前記移動局からの 送信信号の受信タイミングをサーチするための狭いサー チ範囲を求めて、前記ハンドオーバー先の基地局での受 信タイミングを求めることを特徴とする請求項21記載 のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバ ー方法。

8

【請求項23】 前記ロングコード位相差と、前記ハン ドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の 受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差と 10 を用いてのハンドオーパーの際の、前記ハンドオーバー 先の基地局における受信タイミングを求める動作が、

前記蓄積された受信タイミング差を(Pb+2Db)ー (Pa+2Da) とし、

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミング をPa+2Daとし、

前記ロングコード位相差を d L とした場合、

PB1 = (Pb + 2Db) - (Pa + 2Da) + Pa +2Da-dL

なる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うこ 信タイミング差、・・・、第nの蓄積受信タイミング差 20 とにより求める動作であることを特徴とする請求項22 記載のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオ ーバー方法。

【請求項24】 前記ハンドオーバー先の基地局におい

前記受信タイミング差を用いて前記移動局からの信号の 受信タイミングを見つけることができなかった場合は、 全サイト範囲のサーチを行うことを特徴とする請求項2 3記載のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンド オーバー方法。

【請求項25】 少なくとも1以上の移動局と、少なく とも1以上の基地局との間で、スペクトラム拡散方式に より通信を行う場合のスペクトラム拡散通信システムに おけるハンドオーバー方法において、

前記基地局が、

隣接するサイト間の受信タイミング差を計算して蓄積す る受信タイミング差計算工程を有し、

該受信タイミング差計算工程において計算された受信タ イミング差に基づいて、ハンドオーバーの際のパスサー チを行う範囲を求めることにより、広範囲のパスサーチ 該ロングコード位相差を用いてハンドオーバー先の基地 40 を行わずに、ハンドオーバー先の基地局における受信タ イミングを求めて、信号復調を速やかに行うことを特徴 とするスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオ ーバー方法。

> 【請求項26】 前記受信タイミング差計算工程の動作 を制御する制御工程を有し、

該制御工程が、

前記受信タイミング差計算工程において計算された受信 タイミング差と、

ハンドオーバー元の基地局から送信されたロングコード 50 位相差と、

前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送 信信号の受信タイミングとに基づいて、

前記ハンドオーバーの際の受信タイミングのサーチ範囲 を求めることを特徴とする請求項25記載のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項27】 前記ロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求める動作が、前記蓄積された受信タイミング差を(Pb+2Db)ー(Pa+2Da)とし、

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングをPa+2Daとし、

前記ロングコード位相差をdLとした場合、

PB1 = (Pb+2Db) - (Pa+2Da) + Pa+ 2Da-dL

なる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする請求項26 記載のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項28】 前記受信タイミング差計算工程が、 前記ハンドオーバー元の基地局と、前記ハンドオーバー 先の基地局との間の受信タイミング差として、

前記ハンドオーバー元の基地局におけるそれぞれの受信 タイミングに所定の統計に基づいて対応する、少なくと も1以上の受信タイミング差のうちから、少なくとも1 以上の受信タイミング差を選択して求めることを特徴と する請求項25から27のいずれかに記載のスペクトラ ム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項29】 少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法において、

前記基地局において、

自己のロングコードの位相情報を表すロングコードフレーム番号を前記移動局に送信するための基地局報知CH符号工程と、

ハンドオーバー元の基地局である場合に、前記移動局から送信された信号の受信タイミングを捕捉し、

ハンドオーバー先の基地局である場合に、受信タイミング差に基づいた受信タイミングを捕捉する移動局位相同 期捕捉工程と、

前記ハンドオーバーが行われる隣接するサイト間の基地 局の受信タイミング差を計算して蓄積する受信タイミン グ差計算工程と、

ハンドオーバー元の基地局である場合に、前記移動局から送信されたロングコード位相差と、前記移動局位相同期捕捉工程において捕捉された受信タイミングとを前記ハンドオーバー先の基地局に送信し、

前記基地局報知CH符号工程に、前記自己のロングコードの位相情報を表すロングコードフレーム番号を通知

10

前記ハンドオーバー先の基地局である場合に、前記移動局位相同期捕捉工程に過去の受信タイミング差に基づいた受信タイミングを設定して捕捉させる制御工程と、前記制御工程に、前記移動局から送信されたロングコード位相差を通知する個別CH復号工程と、

前記移動局の拡散符号を生成する移動局拡散符号生成工 10 程と、

前記移動局位相同期捕捉工程において捕捉された受信タイミングに基づき、前記移動局拡散符号生成工程において生成された拡散符号を用いて、前記移動局から送信された信号の逆拡散を実行する逆拡散工程とを有することを特徴とするスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項30】 前記移動局において、

通信を開始した際に捕捉した基地局の前記ロングコードフレーム番号を記憶するロングコード位相記憶工程と、 20 前記ハンドオーバーが実行される場合に、ハンドオーバー元の基地局と、ハンドオーバー先の基地局との間のロングコード位相差を、個別CH符号工程に送信する移動局制御工程と、

前記移動局制御工程から送信されたロングコード位相差を、前記ハンドオーバー元の基地局に送信する個別CH符号工程とを有することを特徴とする請求項29記載のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項31】 前記ロングコード位相差と、前記ハン 30 ドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の 受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差と を用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー 先の基地局における受信タイミングを求める動作が、

前記蓄積された受信タイミング差を (Pb+2Db) - (Pa+2Da) とし、

前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングをPa+2Daとし、

前記ロングコード位相差をdLとした場合、

 $PB1 = (Pb + 2Db) \sim (Pa + 2Da) + Pa + 40 \quad 2Da - dL$

なる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする請求項29 又は30に記載のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【請求項32】 少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間で、スペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法において、

前記移動局において行われる、主とまり木CHと、他の 50 サイトのとまり木CHとの間の受信タイミング差を前記

前記基地局において行われる、自己のサイトでのとまり 木CHに周辺サイトとの受信タイミング差の情報を含め て前記移動局に送信する送信工程と、

前記移動局において行われる、主とまり木CHを受信し、該主とまり木CHに含まれる前記周辺サイトとの受信タイミング差の情報を復号して主とまり木CHの受信タイミングと前記周辺サイトの受信タイミング差の情報とを獲得し、該獲得した情報に基づいて、周辺サイトのとまり木CHの受信タイミングをサーチするサーチ工程とを有することを特徴とするスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、スペクトラム拡散 通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにお けるハンドオーバー方法に関し、特に、広範囲のパスサーチを行わずに、移動局、若しくはハンドオーバー先の サイトにおける信号復調を速やかに行うスペクトラム拡 散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムに おけるハンドオーバー方法に関する。

[0002]

【従来の技術】現在、移動通信システムの発展に伴い、限られた周波数帯域の中でなるべく多くのユーザが同時に通信できるように、1つの基地局に対して複数の移動局が接続する、いわゆる、多元接続の技術が開発されている。

【0003】この多元接続の1つの方式として、通信する2局間で設定された接続状態が通信が終わるまで保持される回線交換方式が多用されている。

【0004】この回線交換方式のうち、周波数分割を利用した多元接続方式として、周波数を分割し、この分割された周波数毎にユーザが利用するFDMA (frequency division multiple access) や、時間を小刻みに分割して確保した複数のチャネルを各ユーザに割り当てる方式としてTDMA (time division multiple access) 等が存在する。

【0005】しかし、現在の通信技術においては、さらなる性能の向上が望まれており、特に、周波数利用効率、秘匿性、耐妨害性等の向上が望まれている。

【0006】そのため、FDMAや、TDMA等に比べて、秘匿性、耐妨害性等を向上させることが可能な、各チャネルの信号に符号化処理を施して多元接続する方式として、符号分割多元接続(CDMA, code division multiple access)、またはスペクトラム拡散多元接続

(SSMA, spread specrum multiple access) と呼ばれる多元接続の方式がある。

【0007】また、スペクトラム拡散多元接続は、FDMAや、TDMA等に比べて、周波数利用効率が低いのではないかとの認識が過去に存在していたが、技術の向上に伴いそのような認識もなくなり、周波数利用効率を向上させることができる技術であるとされている。

12

【0008】ここで、上記CDMAやSSMAは、複数の狭帯域チャネルの帯域幅(周波数スペクトル)を、それぞれ10~1000倍に広げるように符号化する。そして、拡散された周波数スペクトルを持つ複数の信号が同じ帯域を共有するが、符号パターンの違いにより、各チャネルを識別する。

【0009】そして、接続した後で元の狭い帯域のチャネルに戻すには、施した符号化と逆の操作(逆拡散)を実行する。この際、他局の信号は周波数スペクトルが広がったままなので、狭い帯域に戻された信号には、わずかな成分が雑音として残るだけである。この符号のパターンは複雑なため解読しにくく、一種の暗号通信にもなる。

【0010】そして、スペクトラム拡散方式による移動 20 通信システムは、情報信号を疑似直交符号(例えばPN 符号)により拡散変調するので、拡散された符号(拡散 符号)レートの精度で受信波を受信でき、伝搬遅延の異 なる反射波を選択して受信することが可能である。

【0011】さらに、伝搬遅延の異なる複数の受信信号(マルチパス)を選択して受信し、合成することにより(RAKE合成)、従来の主波のみを受信する方式(例えばTDMA方式)に比べ、マルチパスフェージングに対する耐性が強いという特徴がある。

【0012】しかしながら、CDMAやSSMAにおい 30 ては、拡散符号レートの精度で各パスを捕捉する必要が あるため、高精度のパス捕捉機能が要求される。パスの 捕捉は、送信信号の拡散符号と受信機の拡散符号との位 相タイミングが一致した場合に受信電力がピークを取る ことから検出できる。例えば、受信機の拡散符号の位相 タイミングを1チップづつずらしながらピークとなる位 相タイミングを検出する。これをパスサーチ機能と呼 ぶ。

【0013】ここで、移動局と基地局とが通信を開始する場合は、移動局がサイト内のどこに位置するか分からないため、受信波が伝搬する可能性のある受信タイミング窓の範囲のパスサーチを行う。これをパス捕捉と呼ぶ。いったんパスを捕捉すると、受信タイミング窓を狭くし、この範囲でパスの検出を行う。これをパス追従と呼ぶ。

【0014】この受信タイミングは、基地局と移動局との電波伝搬時間により異なるので、ハンドオーバー時に隣接サイトに移るとき、受信タイミングも変わる。このため、サイト間ハンドオーバ時に再度パス捕捉を行う必要がある。

50 【0015】ハードハンドオーバー時には、パス捕捉を

とができるとしている。

行うあいだ、移動局からの信号を受信できないため瞬断 が起こる。最悪の場合には、パス捕捉ができずハンドオ ーパーに失敗する可能性がある。また、ソフトハンドオ ーバー時にも、パス捕捉を行うあいだ、選択ダイバーシ チを行えない。

【0016】ここで、従来のスペクトラム拡散通信シス テムの構成の一例について、図14を参照して説明す る。図14に、従来のスペクトラム拡散通信システムの 構成のプロック図を示す。

【0017】ただし、図14と、本発明に係るスペクト ラム拡散通信システムの第1の実施形態の構成を示す図 1とを比較すると明らかなように、従来例を示す図14 においては、各基地局に受信タイミング差計算部183 が存在しないことのみが、本発明に係るスペクトラム拡 散通信システムの第1の実施形態と異なる。従って、図 14に示される従来のスペクトラム拡散通信システムの 一例については、後述する、図1に示される、本発明に 係るスペクトラム拡散通信システムの第1の実施形態の 説明と重複するため、省略する。

【0018】一方、産業上の利用分野が、本願に係る発 明の産業上の利用分野と類似する従来技術の第1例とし て、特開平9-275582号公報において開示された 「移動通信システムにおける拡散コードの同期確立方法 および移動局装置と基地局装置」がある。

【0019】この従来技術の第1例は、ソフトハンドオ ーバーを迅速かつ効率的に行うために、ソフトハンドオ ーバー先基地局から送信されてくる通信チャネルの拡散 コードの位相情報の受信、及びこの受信した位相情報の ソフトハンドオーバー元基地局への通知を、ソフトハン ドオーバーの起動より前に予め実行することとしてい

【0020】また、産業上の利用分野が、本願に係る発 明の産業上の利用分野と類似する従来技術の第2例とし て、特開平10-93532号公報において開示された 「移動通信受信方法及び装置」がある。

【0021】この従来技術の第2例は、復調のために割 り当てる十分なエネルギーを有する複数の送信を受信し た場合、同じ基地局のセクタ送信機から送信されたもの かまたは異なる基地局に由来するものかの判定を実行す ることができる技術である。

【0022】さらに、産業上の利用分野が、本願に係る 発明の産業上の利用分野と類似する従来技術の第3例と して、特開平10-126380号公報において開示さ れた「DS-CDMA基地局非同期セルラ方式における 初期同期方法および受信機」がある。

【0023】この従来技術の第3例は、初期サイトサー チ時に、マッチドフィルタを用いてロングコードのタイ ミングを検出し、複数個並列に設けられた相関器により 該検出したロングコードタイミングでロングコードの特 定を行うことにより、高速に初期サイトサーチを行うこ 50 は、とまり木CHの送信タイミングが非同期(バラバ

[0024]

【発明が解決しようとする課題】このように、従来のス ペクトラム拡散方式の移動通信システムとしては種々の 技術が提案されているが、従来のスペクトラム拡散方式 の移動通信システムは、前述のように、サイト間ハンド オーバー(ここで、本明細書において、ハンドオーバー とは、ソフトハンドオーバー、及びハードハンドオーバ ーの双方を含むものとする。) において、ハンドオーバ 10 一先のサイトにおける受信波の受信タイミングは、ハン ドオーバー元のサイトにおける受信波の受信タイミング と異なるため、ハンドオーバー先のサイトでは、新たに サイトの最大伝搬遅延までの広範囲のサーチを行って、 受信タイミングを求める必要があり、ハードハンドオー バー時には、パス捕捉を行うあいだ、移動局からの信号 を受信できないため瞬断が起こるという問題点を有す る。

14

【0025】そして、最悪の場合には、パス捕捉ができ ずハンドオーバーに失敗する可能性がある。また、ソフ トハンドオーバー時にも、パス捕捉を行うあいだ、選択 ダイバーシチを行えないという問題点を有する。

【0026】また、従来のスペクトラム拡散通信システ ムにおいては、各移動局も、受信タイミングのサーチ時 間が1フレーム、例えば10ms必要であり、処理時間 が長くなるという問題点を有している。

【0027】即ち、従来のスペクトラム拡散通信システ ムにおける移動局のセルサーチは次のように行われてい

【0028】1. 移動局の電源ON。

2. 共通拡散コードによりその地点で受信レベルが最大 のとまり木CHを受信し、このとまり木CHを主とまり 木CHとする。

【0029】3.そして、周辺サイトへのハンドオーバ 一に備えて周辺サイトのとまり木CHの受信を行う。 4. "主とまり木CH受信レベル" < "最も大きい周辺

サイトのとまり木CH受信レベル"となった場合に、と まり木CH受信レベルが最も大きい周辺サイトにハンド オーバーを行う。

【0030】なお、このような従来のスペクトラム拡散 40 通信システムにおける、移動局のセルサーチについて は、特開平10-94041号公報に開示された「CD MA無線通信の受信方法及び受信装置」、及び特開平1 0-126380号公報(前述) に開示された「DS-CDMA基地局間非同期セルラ方式における初期同期方 法および受信機」において詳細に述べられている。

【0031】このように、従来のスペクトラム拡散通信 システムの移動局におけるセルサーチにおいては、同一 セル(基地局)内では基地局の各セクタのとまり木CH の送信タイミングは既知であるが、セル (基地局)間で ラ) であるため、セル (基地局) が異なると、受信タイ ミングを未知の状態から取り直す必要がある。

【0032】このため、他セル(基地局)のとまり木CH(通常6セル程度)を受信するために処理時間が長くかかってしまうという問題点を有している。

【0033】本発明は上記事情に鑑みなされたもので、過去のサイト間ハンドオーバー時の受信タイミング差を蓄積し、サイト間ハンドオーバーにおけるハンドオーバー先のサイトの受信タイミングをこの蓄積した受信タイミング差で補正した値とすることで、広範囲のパスサーチを行わずに、ハンドオーバー先のサイトにおける信号復調を速やかに行うことが可能なスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を提供することを目的とする。

【0034】さらに、過去のサイト間ハンドオーバー時の受信タイミング差を蓄積し、サイト間ハンドオーバーにおける移動局の受信タイミングをこの蓄積した受信タイミング差で補正した値とすることで、広範囲のパスサーチを行わずに、移動局における信号復調を速やかに行うことが可能なスペクトラム拡散通信システム、及びス 20ペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を提供することを目的とする。

[0035]

【課題を解決するための手段】請求項1記載の発明は、少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラム拡散通信システムにおいて、前記移動局がハンドオーバーを行う際に、前記ハンドオーバー元の基地局と、前記ハンドオーバー先の基地局との間の受信タイミング差を蓄積し、該蓄積された受信タイミング差を用いて、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求めることを特徴とする。

【0036】請求項2記載の発明は、請求項1記載の発明において、前記蓄積された受信タイミング差を用いて求められる、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングが、前記サイト間のハンドオーバーにおけるハンドオーバー元のサイトの基地局の受信タイミングを前記蓄積した受信タイミング差で補正することにより求められることを特徴とする。

【0037】請求項3記載の発明は、請求項1又は2に記載の発明において、前記受信タイミング差の蓄積が、前記受信タイミング差のうちの最新の受信タイミング差に所定の係数a(0<a<1)を乗じ、前記蓄積されている受信タイミング差に所定の係数(1-a)を乗じ、該最新の受信タイミング差に所定の係数(1-a)を乗じ、該最新の受信タイミング差に所定の係数aを乗じた値と、前記蓄積されている受信タイミング差に(1-a)を乗じた値との和をとることにより行われることを特徴とする。

【0038】請求項4記載の発明は、請求項1から3の イミングを見つけることができなかった場 いずれかに記載の発明において、前記蓄積されている受 50 ト範囲のサーチを行うことを特徴とする。

信タイミング差が、前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングに応じて、第1の蓄積受信タイミング差、第2の蓄積受信タイミング差、・・・、第nの蓄積受信タイミング差というように、nを1以上の任意の整数としてn個の蓄積受信タイミング差により構成され、前記蓄積されている受信タイミング差として、前記第1の蓄積受信タイミング差から、前記第nの蓄積受信タイミング差までのn個の蓄積受信タイミング差のうちの少なくとも1以上の蓄積受信タイミング差が、前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングに基づいて選択されて用いられることを特徴とする。

16

【0039】請求項5記載の発明は、請求項1から4のいずれかに記載の発明において、前記移動局が、前記ハンドオーバー元の基地局の通信開始時刻Paに、該ハンドオーバー元の基地局から前記移動局への伝搬時間Daを加算した値と、前記ハンドオーバー先の基地局の通信開始時刻Pbに、該ハンドオーバー先の基地局から前記移動局への伝搬時間Dbを加算した値との差をロングコード位相差として検出し、前記ハンドオーバー先の基地局が、該ロングコード位相差を用いてハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求めることを特徴とする。

【0040】請求項6記載の発明は、請求項5記載の発明において、前記ハンドオーバー先のサイトの基地局が、前記ハンドオーバー元の基地局と前記ハンドオーバー先の基地局との間のロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とから、今回のハンドオーバー先の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングをサーチするための狭いサーチ範囲を求めて、前記ハンドオーバー先の基地局での受信タイミングを求めることを特徴とする。

【0041】請求項7記載の発明は、請求項6記載の発明において、前記ロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求める動作が、前記蓄積された受信タイミング差を(Pb+2Db)ー(Pa+2Da)とし、前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングをPa+2Daとし、前記ロングコード位相差をdLとした場合、PB1=(Pb+2Db)ー(Pa+2Da)+Pa+2DaーdLなる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする。

、【0042】請求項8記載の発明は、請求項7記載の発明において、前記ハンドオーバー先の基地局が、前記受信タイミング差を用いて前記移動局からの信号の受信タイミングを見つけることができなかった場合は、全サイト範囲のサーチを行うことを特徴とする。

【0043】請求項9記載の発明は、少なくとも1以上 の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間で、スペ クトラム拡散方式により通信を行うスペクトラム拡散通 信システムにおいて、前記基地局が、隣接するサイト間 の受信タイミング差を計算して蓄積する受信タイミング 差計算手段を有し、該受信タイミング差計算手段におい て計算された受信タイミング差に基づいて、ハンドオー バーの際のパスサーチを行う範囲を求めることにより、 広範囲のパスサーチを行わずに、ハンドオーバー先の基 地局における受信タイミングを求めて、信号復調を速や かに行うことを特徴とする。

【0044】請求項10記載の発明は、請求項9記載の 発明において、前記受信タイミング差計算手段と接続さ れた制御手段を有し、該制御手段が、前記受信タイミン グ差計算手段において計算された受信タイミング差と、 ハンドオーバー元の基地局から送信されたロングコード 位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動 局からの送信信号の受信タイミングとに基づいて、前記 ハンドオーバーの際の受信タイミングのサーチ範囲を求 めることを特徴とする。

【0045】請求項11記載の発明は、請求項10記載 の発明において、前記ロングコード位相差と、前記ハン ドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の 受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差と を用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー 先の基地局における受信タイミングを求める動作が、前 記蓄積された受信タイミング差を(Pb+2Db)ー (Pa+2Da)とし、前記ハンドオーバー元の基地局 における受信タイミングをPa+2Daとし、前記ロン グコード位相差を d L とした場合、 P B 1 = (P b + 2 Db) - (Pa+2Da) + Pa+2Da-d L なる値 を中心として、受信タイミングのサーチを行うことによ り求める動作であることを特徴とする。

【0046】請求項12記載の発明は、請求項9から1 1のいずれかに記載の発明において、前記受信タイミン グ差計算手段が、前記ハンドオーバー元の基地局と、前 記ハンドオーバー先の基地局との間の受信タイミング差 として、前記ハンドオーバー元の基地局におけるそれぞ れの受信タイミングに所定の統計に基づいて対応する、 少なくとも1以上の受信タイミング差のうちから、少な くとも1以上の受信タイミング差を選択して求めること を特徴とする。

【0047】請求項13記載の発明は、少なくとも1以 上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間におい て、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラ ム拡散通信システムにおいて、前記基地局が、自己のロ ングコードの位相情報を表すロングコードフレーム番号 を前記移動局に送信するための基地局報知CH符号手段 と、ハンドオーバー元の基地局である場合に、前記移動

ドオーバー先の基地局である場合に、受信タイミング差 に基づいた受信タイミングを捕捉する移動局位相同期捕 捉手段と、前記ハンドオーバーが行われる隣接するサイ ト間の基地局の受信タイミング差を計算して蓄積する受 信タイミング差計算手段と、ハンドオーバー元の基地局 である場合に、前記移動局から送信されたロングコード 位相差と、前記移動局位相同期捕捉手段において捕捉さ れた受信タイミングとを前記ハンドオーバー先の基地局 に送信し、前記基地局報知CH符号手段に、前記自己の 10 ロングコードの位相情報を表すロングコードフレーム番 号を通知し、前記ハンドオーバー先の基地局である場合 に、前記移動局位相同期捕捉手段に過去の受信タイミン グ差に基づいた受信タイミングを設定して捕捉させる制 御手段と、前記制御手段に、前記移動局から送信された ロングコード位相差を通知する個別CH復号手段と、前 記移動局の拡散符号を生成する移動局拡散符号生成手段 と、前記移動局位相同期捕捉手段において捕捉された受 信タイミングに基づき、前記移動局拡散符号生成手段に おいて生成された拡散符号を用いて、前記移動局から送 20 信された信号の逆拡散を実行する逆拡散手段とを有する ことを特徴とする。

18

【0048】請求項14記載の発明は、請求項13記載 の発明において、前記移動局が、通信を開始した際に捕 捉した基地局の前記ロングコードフレーム番号を記憶す るロングコード位相記憶手段と、前記ハンドオーバーが 実行される場合に、ハンドオーバー元の基地局と、ハン ドオーバー先の基地局との間のロングコード位相差を、 個別CH符号手段に送信する移動局制御手段と、前記移 動局制御手段から送信されたロングコード位相差を、前 30 記ハンドオーバー元の基地局に送信する個別CH符号手 段とを有することを特徴とする。

【0049】請求項15記載の発明は、請求項13又は 14に記載の発明において、前記ロングコード位相差 と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局から の送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タ イミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハ ンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求め る動作が、前記蓄積された受信タイミング差を(Pb+ 2Db) - (Pa+2Da) とし、前記ハンドオーバー 40 元の基地局における受信タイミングをPa+2Daと し、前記ロングコード位相差をdLとした場合、PB1 = (Pb + 2Db) - (Pa + 2Da) + Pa + 2Da-dLなる値を中心として、受信タイミングのサーチを 行うことにより求める動作であることを特徴とする。

【0050】請求項16記載の発明は、少なくとも1以 上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間におい て、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラ ム拡散通信システムにおいて、前記移動局が、主とまり 木CHと、他のサイトのとまり木CHとの受信タイミン 局から送信された信号の受信タイミングを捕捉し、ハン 50 グ差を前記基地局に通知し、前記基地局が、前記移動局

から通知された前記受信タイミング差を集計して蓄積 し、前記基地局が、自己のサイトでのとまり木CHに周 辺サイトとの間の受信タイミング差の情報を含めて前記 移動局に送信し、前記移動局が、主とまり木CHを受信 し、該主とまり木CHに含まれる前記周辺サイトとの受信タイミング差の情報を復号して主とまり木CHの受信 タイミングと前記周辺サイトの受信タイミング差の情報 とを獲得し、該獲得した情報に基づいて、周辺サイトの とまり木CHの受信タイミングをサーチすることを特徴 とする。

【0051】請求項17記載の発明は、少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間において、スペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法において、前記移動局がハンドオーバーを行う際に、前記ハンドオーバー元の基地局と、前記ハンドオーバー先の基地局との間の受信タイミング差を蓄積し、該蓄積された受信タイミング差を用いて、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求めることを特徴とする。

【0052】請求項18記載の発明は、請求項17記載の発明において、前記蓄積された受信タイミング差を用いて求められる、ハンドオーバー先の基地局における受信タイミングが、前記サイト間のハンドオーバーにおけるハンドオーバー元のサイトの基地局の受信タイミングを前記蓄積した受信タイミング差で補正することにより求められることを特徴とする。

【0053】請求項19記載の発明は、請求項17又は18に記載の発明において、前記受信タイミング差の蓄積が、前記受信タイミング差のうちの最新の受信タイミング差に所定の係数a(0<a<1)を乗じ、前記蓄積されている受信タイミング差に所定の係数(1-a)を乗じ、該最新の受信タイミング差に所定の係数aを乗じた値と、前記蓄積されている受信タイミング差に(1-a)を乗じた値との和をとることにより行われることを特徴とする。

【0054】請求項20記載の発明は、請求項17から19のいずれかに記載の発明において、前記蓄積されている受信タイミング差が、前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングに応じて、第1の蓄積受信タイミング差、・・・以上の蓄積受信タイミング差というように、nを1以上の構成され、前記蓄積されている受信タイミング差としてが表して、前記第1の蓄積受信タイミング差として、前記第1の蓄積受信タイミング差をある、前記第1の蓄積受信タイミング差がある。前記第1の蓄積受信タイミング差がある。前記第1の蓄積受信タイミング差がある。前記第1の蓄積受信タイミング差が、前記の少なくとも1以上の蓄積受信タイミング差が、前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングに基づいて選択されて用いられることを特徴とする。

【0055】請求項21記載の発明は、請求項17から

20のいずれかに記載の発明において、前記移動局において、前記ハンドオーバー元の基地局の通信開始時刻 P a に、該ハンドオーバー元の基地局から前記移動局への伝搬時間 D a を加算した値と、前記ハンドオーバー先の基地局の通信開始時刻 P b に、該ハンドオーバー先の基地局から前記移動局への伝搬時間 D b を加算した値との差をロングコード位相差として検出し、前記ハンドオーバー先の基地局において、該ロングコード位相差を用いてハンドオーバー先の基地局における受信タイミングを10 求めることを特徴とする。

20

【0056】請求項22記載の発明は、請求項21記載の発明において、前記ハンドオーバー先のサイトの基地局において、前記ハンドオーバー元の基地局と前記ハンドオーバー先の基地局との間のロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とから、今回のハンドオーバー先の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングをサーチするための狭いサーチ範囲を求めて、前記ハンドオーバー先の基地局での受信タイミングを求めることを特徴とする。

【0057】請求項23記載の発明は、請求項22記載の発明において、前記ロングコード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー 先の基地局における受信タイミング差を(Pb+2Db)ー(Pa+2Da)とし、前記ハンドオーバー元の基地局における受信タイミングをPa+2Daとし、前記ロングコード位相差をdLとした場合、PB1=(Pb+2Db)ー(Pa+2Da)+Pa+2DaーdLなる値を中心として、受信タイミングのサーチを行うことにより求める動作であることを特徴とする。

【0058】請求項24記載の発明は、請求項23記載の発明において、前記ハンドオーバー先の基地局において、前記受信タイミング差を用いて前記移動局からの信号の受信タイミングを見つけることができなかった場合は、全サイト範囲のサーチを行うことを特徴とする。

40 【0059】請求項25記載の発明は、少なくとも1以上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間で、スペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法において、前記基地局が、隣接するサイト間の受信タイミング差を計算して蓄積する受信タイミング差計算工程を有し、該受信タイミング差計算工程において計算された受信タイミング差に基づいて、ハンドオーバーの際のパスサーチを行う範囲を求めることにより、広範囲のパスサーチを行わずに、ハンドオーバー先の基地局における受50 信タイミングを求めて、信号復調を速やかに行うことを

特徴とする。

【0060】請求項26記載の発明は、請求項25記載 の発明において、前記受信タイミング差計算工程の動作 を制御する制御工程を有し、該制御工程が、前記受信タ イミング差計算工程において計算された受信タイミング 差と、ハンドオーバー元の基地局から送信されたロング コード位相差と、前記ハンドオーバー元の基地局での前 記移動局からの送信信号の受信タイミングとに基づい て、前記ハンドオーバーの際の受信タイミングのサーチ 範囲を求めることを特徴とする。

【0061】請求項27記載の発明は、請求項26記載 の発明において、前記ロングコード位相差と、前記ハン ドオーバー元の基地局での前記移動局からの送信信号の 受信タイミングと、前記蓄積された受信タイミング差と を用いてのハンドオーバーの際の、前記ハンドオーバー 先の基地局における受信タイミングを求める動作が、前 記蓄積された受信タイミング差を(Pb+2Db)-

(Pa+2Da)とし、前記ハンドオーバー元の基地局 における受信タイミングをPa+2Daとし、前記ロン グコード位相差をdLとした場合、PB1=(Pb+2 Db) - (Pa+2Da) + Pa+2Da-dLなる値 を中心として、受信タイミングのサーチを行うことによ り求める動作であることを特徴とする。

【0062】請求項28記載の発明は、請求項25から 27のいずれかに記載の発明において、前記受信タイミ ング差計算工程が、前記ハンドオーバー元の基地局と、 前記ハンドオーバー先の基地局との間の受信タイミング 差として、前記ハンドオーバー元の基地局におけるそれ ぞれの受信タイミングに所定の統計に基づいて対応す る、少なくとも1以上の受信タイミング差のうちから、 少なくとも1以上の受信タイミング差を選択して求める ことを特徴とする。

【0063】請求項29記載の発明は、少なくとも1以 上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間におい て、スペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペ クトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法 において、前記基地局において、自己のロングコードの 位相情報を表すロングコードフレーム番号を前記移動局 に送信するための基地局報知CH符号工程と、ハンドオ ーバー元の基地局である場合に、前記移動局から送信さ れた信号の受信タイミングを捕捉し、ハンドオーバー先 の基地局である場合に、受信タイミング差に基づいた受 信タイミングを捕捉する移動局位相同期捕捉工程と、前 記ハンドオーバーが行われる隣接するサイト間の基地局 の受信タイミング差を計算して蓄積する受信タイミング 差計算工程と、ハンドオーバー元の基地局である場合 に、前記移動局から送信されたロングコード位相差と、 前記移動局位相同期捕捉工程において捕捉された受信タ イミングとを前記ハンドオーバー先の基地局に送信し、

ドの位相情報を表すロングコードフレーム番号を通知 し、前記ハンドオーバー先の基地局である場合に、前記 移動局位相同期捕捉工程に過去の受信タイミング差に基 づいた受信タイミングを設定して捕捉させる制御工程 と、前記制御工程に、前記移動局から送信されたロング コード位相差を通知する個別CH復号工程と、前記移動 局の拡散符号を生成する移動局拡散符号生成工程と、前 記移動局位相同期捕捉工程において捕捉された受信タイ ミングに基づき、前記移動局拡散符号生成工程において 10 生成された拡散符号を用いて、前記移動局から送信され た信号の逆拡散を実行する逆拡散工程とを有することを 特徴とする。

22

【0064】請求項30記載の発明は、請求項29記載 の発明において、前記移動局において、通信を開始した 際に捕捉した基地局の前記ロングコードフレーム番号を 記憶するロングコード位相記憶工程と、前記ハンドオー バーが実行される場合に、ハンドオーバー元の基地局 と、ハンドオーバー先の基地局との間のロングコード位 相差を、個別CH符号工程に送信する移動局制御工程 と、前記移動局制御工程から送信されたロングコード位 相差を、前記ハンドオーバー元の基地局に送信する個別 CH符号工程とを有することを特徴とする。

【0065】請求項31記載の発明は、請求項29又は 30に記載の発明において、前記ロングコード位相差 と、前記ハンドオーバー元の基地局での前記移動局から の送信信号の受信タイミングと、前記蓄積された受信タ イミング差とを用いてのハンドオーバーの際の、前記ハ ンドオーバー先の基地局における受信タイミングを求め る動作が、前記蓄積された受信タイミング差を(Pb+ 30 2Db) - (Pa+2Da) とし、前記ハンドオーバー 元の基地局における受信タイミングをPa+2Daと し、前記ロングコード位相差をdLとした場合、PB1 = (Pb + 2Db) - (Pa + 2Da) + Pa + 2Da-dLなる値を中心として、受信タイミングのサーチを 行うことにより求める動作であることを特徴とする。

【0066】請求項32記載の発明は、少なくとも1以 上の移動局と、少なくとも1以上の基地局との間で、ス ペクトラム拡散方式により通信を行う場合のスペクトラ ム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法におい て、前記移動局において行われる、主とまり木CHと、 他のサイトのとまり木CHとの間の受信タイミング差を 前記基地局に通知する受信タイミング差通知工程と、前 記基地局において行われる、前記移動局から通知された 前記受信タイミング差を集計して蓄積する蓄積工程と、 前記基地局において行われる、自己のサイトでのとまり 木CHに周辺サイトとの受信タイミング差の情報を含め て前記移動局に送信する送信工程と、前記移動局におい て行われる、主とまり木CHを受信し、該主とまり木C Hに含まれる前記周辺サイトとの受信タイミング差の情 前記基地局報知CH符号工程に、前記自己のロングコー 50 報を復号して主とまり木CHの受信タイミングと前記周

辺サイトの受信タイミング差の情報とを獲得し、該獲得 いてさらに詳細に説明する。 した情報に基づいて、周辺サイトのとまり木CHの受信 タイミングをサーチするサーチ工程とを有することを特

[0067]

徴とする。

【発明の実施の形態】次に、本発明に係るスペクトラム 拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システム におけるハンドオーバー方法の実施形態について図面を 参照して説明する。

【0068】まず、本発明に係るスペクトラム拡散通信 システムの第1の実施形態について図1を参照して説明 する。図1に、本発明に係るスペクトラム拡散通信シス テムの第1の実施形態の構成のブロック図を示す。 ただ し、図1を参照して以下に説明する、本発明に係るスペ クトラム拡散通信システムの第1の実施形態の説明は、 本発明に係るスペクトラム拡散通信システムにおけるハ ンドオーバー方法の第1の実施形態の説明も兼ねるもの である。

【0069】本発明に係るスペクトラム拡散通信システ ムの第1の実施形態は、図1に示されるように、基地局 A101、基地局B103、及び移動局M105とから 構成される。ただし、本発明に係るスペクトラム拡散通 信システムの第1の実施形態に具備される基地局の数、 及び移動局の数は、図1に示されるように、移動局が1 つ、基地局が2つの場合に限定されるものではなく、そ の他任意の数をとることができる。

【0070】ここで、基地局A101、基地局B10 3、及び移動局M105の概略の構成について、さらに 図2を参照して説明する。図2に、図1に示される、本 発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第1の実施 形態の構成の概略図を示す。

【0071】図2に示されるように、本発明に係るスペ クトラム拡散通信システムの第1の実施形態の概要は、 移動局M105に対して信号を送受信する基地局A10 1と、移動局M105に対して信号を送受信する基地局 B103とが共に基地局制御装置303に接続されて、 この基地局制御装置303によりそれぞれの基地局の動 作が制御される。また、基地局制御装置303は、移動 通信網301に接続されている。ここで、SAは、基地 局A101のサイトであり、SBは、基地局B103の サイトである。なお、本明細書中において、「サイト」 と「セル」とは同意である。

【0072】ただし、図2に示される、本発明に係るス ペクトラム拡散通信システムの第1の実施形態の概略の 構成は一例であって、本発明はこのような構成に限定さ れるものではない。例えば、基地局や、移動局や、基地 局制御装置等の個数は図2に示される個数に限定される ものではなく、その他、任意の個数とすることができ る。

【0073】次に、図1を参照して、本発明に係るスペ 50 を送信する送信アンテナ135と、移動局M105から

クトラム拡散通信システムの第1の実施形態の構成につ

24

【0074】まず、図1に示されるように、基地局A1 01は、制御部107を有する。この制御部107は、 基地局A拡散符号生成部109Aに対して基地局A用拡 散コード生成を指示すると共に、基地局A報知CH符号 部111Aに、基地局A101のロングコードの位相の 情報を表すロングコードフレーム番号を通知する。

【0075】また、制御部107は、この基地局A10 1 がハンドオーバー時のハンドオーバー先である場合に は、基地局制御装置を介してハンドオーバー元から送ら れてくる、ハンドオーバー元とハンドオーバー先との間 のロングコード位相差と、ハンドオーバー元の基地局に おける受信タイミングとを受信する。

【0076】また、制御部107は、基地局A101が ハンドオーバー時のハンドオーバー先である場合には、 移動局M位相同期捕捉部117に、ハンドオーバー元の 基地局の受信タイミングと基地局A101の受信タイミ ングとの差である受信タイミング差を反映させた受信タ 20 イミングを設定する。

【0077】また、制御部107は、ハンドオーバー時 のハンドオーバー先である場合に、移動局M位相同期捕 捉部117から基地局A101の受信タイミングを得 て、受信タイミング差計算部183に対して、隣接する サイト間の受信タイミング差を計算させると共に、移動 局M位相同期捕捉部117に移動局M105からの信号 を受信するためのロングコード位相差を設定する。

【0078】さらに、制御部107は、ハンドオーバー 時のハンドオーバー元である場合には、移動局M105 30 から送られてくるハンドオーバー元とハンドオーバー先 との間のロングコード位相差と、移動局M位相同期捕捉 部117で得られた受信タイミングとをハンドオーバー 先の基地局に基地局制御装置を介して送る。

【0079】また、基地局A101は、基地局A101 用の拡散コードを生成して拡散部119に送る基地局A 拡散符号生成部109Aを有する。

【0080】また、基地局A101は、ロングコードフ レーム番号を報知情報に含めて符号化する基地局A報知 CH符号部111Aと、基地局制御装置から送られたユ 40 一ザ信号等のユーザ個別情報を符号化する個別CH符号 部113と、基地局A報知CH符号部111Aと個別C H符号部113とで作成された信号をそれぞれ基地局A 用拡散コードで拡散する拡散部119、及び拡散部12 1とを有する。

【0081】また、基地局A101は、拡散部119、 及び拡散部121で拡散された信号を無線周波数に変調 する変調部129と、変調された信号を増幅する送信増 幅部127とを有する。

【0082】また、基地局A101は、増幅された信号

の信号を受信する受信アンテナ137と、受信アンテナ

137で受信した信号を増幅する受信増幅部133と、 受信アンテナ137で受信した信号を復調する復調部1 31とを有する。

【0083】また、基地局A101は、制御部107の 制御の下に、指定された移動局M105の拡散符号を生 成する移動局M拡散符号生成部125と、移動局M拡散 符号生成部125で生成された移動局M105の拡散符 号と、復調された信号とから移動局M105の位相同期 を捕捉し、この捕捉した受信タイミングを逆拡散部12 3と制御部107とに通知する移動局M位相同期捕捉部 117と、移動局M位相同期捕捉部117で捕捉された 受信タイミングと、移動局M拡散符号生成部125で生 成された移動局M105の拡散符号とから復調された信 号の逆拡散を行う逆拡散部123とを有する。

【0084】さらに、基地局A101は、逆拡散された 信号を復号し、基地局制御装置に送り、またハンドオー パー時に復号した情報に含まれるハンドオーバー元とハ ンドオーバー先との間のロングコード位相差を制御部1 07に通知する個別CH復号部115とを有する。

【0085】ここで、図1に示される基地局B103の 構成については、図1に示されるように、上述の基地局 A101の構成と同様なので、その説明を省略する。

【0086】次に、図1に示される移動局M105の構 成について説明する。図1に示される移動局M105 は、各基地局からの信号を受信する受信アンテナ181 と、受信した信号を増幅する受信増幅部143と、増幅 された信号を復調する復調部145とを有する。

【0087】また、移動局M105は、基地局A101 の報知CHと個別CHとの拡散符号を生成する基地局A 下り拡散符号生成部147と、基地局A下り拡散符号生 成部147で生成された基地局A101の報知CHの拡 散符号と、復調された信号とから基地局A101の位相 同期を捕捉する基地局A位相同期捕捉部141と、基地 局A下り拡散符号生成部147で生成された基地局A1 01の報知CHの拡散符号を用いて、基地局A位相同期 捕捉部141で捕捉された受信タイミングで復調された 信号を逆拡散する逆拡散部153とを有する。

【0088】また、移動局M105は、報知CHの拡散 符号で逆拡散された信号を復号し、情報に含まれる基地 局Aロングコードを制御部139に送る基地局A報知C H復号部149と、基地局A下り拡散符号生成部147 で生成された基地局A101の個別CHの拡散符号を用 いて、基地局A位相同期捕捉部141で捕捉された受信 タイミングで復調された信号を逆拡散する逆拡散部15 5と、基地局B103の報知CHと個別CHの拡散符号 を生成する基地局B下り拡散符号生成部163と、基地 局B下り拡散符号生成部163で生成された基地局B1 05の報知CHの拡散符号と、復調された信号とから基 地局B105の位相同期を捕捉する基地局B位相同期捕 捉部165とを有する。

【0089】また、移動局M105は、基地局B下り拡 散符号生成部163で生成された基地局B103の報知 CHの拡散符号を用いて基地局B位相同期捕捉部165 で捕捉された受信タイミングで復調された信号を逆拡散 する逆拡散部157とを有する。

26

【0090】また、移動局M105は、基地局B103 の報知CHの拡散符号で逆拡散された信号を復号し、情 報に含まれる基地局Aロングコードを制御部139に送 10 る基地局B報知CH復号部161と、基地局B下り拡散 符号生成部163で生成された基地局B103の個別C Hの拡散符号を用いて、基地局B位相同期捕捉部165 で捕捉された受信タイミングで復調された信号を逆拡散 する逆拡散部159とを有する。

【0091】また、移動局M105は、基地局A101 の個別CHの拡散符号で逆拡散された信号、または基地 局B103の個別CHの拡散符号で逆拡散された信号、 または両方の信号を合成した信号を復号する個別CH復 号部151と、電源を入れ、初めに捕捉した基地局(例 20 えば基地局 A 1 O 1) のロングコードフレーム番号を記 憶するロングコード位相記憶部177と、ハンドオーバ 一時に、ハンドオーバー元とハンドオーバー先との間の ロングコード位相差を求め個別CH符号部173に送る 制御部139と、ハンドオーバー時に、ハンドオーバー 元とハンドオーバー先との間のロングコード位相差を個 別CHの情報に含めて符号化する個別CH符号部173 とを有する。

【0092】さらに、移動局M105は、制御部139 から指定された移動局M105の拡散符号を制御部13 30 9から指定されたロングコード位相で生成する移動局M 拡散符号生成部175と、個別CH符号部173で符号 化された信号を移動局M拡散符号生成部175で生成さ れた拡散符号で拡散する拡散部171と、拡散された信 号を変調する変調部167と、変調された信号を増幅す る送信増幅部169と、増幅された信号を送信する送信 アンテナ179とを有する。

【0093】次に、図1に示される、本発明に係るスペ クトラム拡散通信システムの第1の実施形態の動作につ いて、図1、図2、及び図3を参照して説明する。図3 に、図1に示される、本発明に係るスペクトラム拡散通 信システムの第1の実施形態の動作のフローチャートを

【0094】図3を参照すると、図1に示されるスペク トラム拡散通信システムの第1の実施形態の動作は、ま ず移動局M105が電源を入れる(電源をONする)こ とから始まる (ステップS1)。

【0095】次に、ステップS3において、移動局M1 05が、基地局の報知チャネルを受信する。

【0096】次に、移動局M105が受信した報知チャ 50 ネルの中で受信レベルの大きい基地局(ここでは、一例 として基地局A101とする。)から送信された報知チャネルに含まれる基地局A101のロングコードフレーム番号から基地局A101のロングコード位相に同期したロングコード位相を移動局M105のロングコード位相記憶部177に記憶する(ステップS5)。

【0097】次に、移動局M105が、基地局A101 と個別チャネルで双方向の通信を始める(ステップS 7)

【0098】次に、移動局M105が、個別チャネルで通信中の基地局A101付近の基地局B103の報知チャネルを受信する(ステップS9)。

【0099】次に、ステップS11において、移動局M105が、基地局B103の報知チャネルの受信レベルがハンドオーバー関値を越えたことを検出して、個別制御チャネルを使用し基地局A101を経由して基地局制御装置に基地局A101から基地局B103へのハンドオーバー起動を通知する(他にも、移動局M105が周辺の複数の報知チャネルの受信レベルを個別制御チャネルを使用し基地局A101を経由して基地局制御装置に送り、基地局制御装置がハンドオーバーの起動を判断してもよい。)。

【0100】次に、移動局M105が、ロングコード位相記憶部177に記憶した電源ON時に受信した基地局(この場合は基地局A101)のロングコード位相と、基地局B103の報知チャネルに含まれる基地局B103とのコングコードフレーム番号と、受信タイミングの差とを求め、これを基地局A101と基地局B103とのロングコード位相差として基地局A101との個別チャネルを使用し、基地局A101に通知する(ステップS13)。

【0101】次に、基地局A101は、移動局M105から通知された基地局A101と基地局B103との間のロングコード位相差と、基地局A101での移動局M105からの送信信号の受信タイミングを、基地局制御装置を経由して基地局B103に通知する(ステップS15)。

【0102】次に、ハンドオーバー先の基地局となる基地局B103が、基地局A101と基地局B103との間のロングコード位相差と、基地局A101での移動局M105からの送信信号の受信タイミングと、過去の基地局A101から基地局B103へのハンドオーバー時の基地局A101での移動局M105からの送信信号の受信タイミングと基地局B103での移動局M105からの送信信号の受信タイミングとあきとから、今回の基地局B103での移動局M105からの送信信号の受信タイミングをサーチするためのサイト半径より狭いサーチ範囲を求め、サーチを行う(ステップS17)。

【0103】次に、ステップS19において、狭いサーチ範囲内で移動局M105からの信号の受信タイミングを見つけることができたか否かの判断を行う。

【0104】狭いサーチ範囲内で移動局M105からの 信号の受信タイミングを見つけることができた場合(Yes)は、今回の基地局A101での移動局からの送信 信号の受信タイミングと基地局B103での移動局M1 05からの送信信号の受信タイミングとの差で、次回の 基地局A101から基地局B103へのハンドオーバー のための、基地局A101での移動局M105からの送 信信号の受信タイミングと基地局B103での移動局M 105からの送信信号の受信タイミングとの差を更新す 10 る(ステップS21)。この更新は、例えば図4に示す ような重みづけ平均により行う。

28

【0105】ここで、図4に、本発明に係るスペクトラ ム拡散通信システムにおける重みづけ平均の動作の概念 図を示す。図4に示されるように、最新の基地局Aと基 地局Bとの受信タイミング差801は、0.01倍され て、加算器805に入力する。また、加算器805の出 力は、次回の基地局A101から基地局B103へのハ ンドオーバー時に使用する基地局B103のサーチ範囲 の基準受信タイミング807になると共に、遅延器80 9に入力する。遅延器809からの出力は、0.99倍 20 された後、加算器805に入力する。ここで、図4に示 される重み付け平均の動作においては、受信タイミング 差801を0.01倍し、遅延器809からの出力を 0.99倍しているが、これらの倍率については、特に 0.01や0.99に限定されるものではなく、双方の 倍率を足して1になることが好ましいが、その他の適宜 な数を用いることができる。

【0106】次に、再び図3に示されるフローチャートに戻って説明する。ステップS19の判断において、狭30 いサーチ範囲内で移動局M105からの信号の受信タイミングを見つけることができなかった場合(No)は、全サイト(全セル)範囲のサーチを行う(ステップS27)。

【0107】そして、ステップS29において、移動局 M105からの信号の受信タイミングを見つけることが できたか否かの判断を行い、移動局M105からの信号 の受信タイミングを見つけることができた場合 (Yes) は、今回の基地局A101での移動局M105から の送信信号の受信タイミングと基地局B103での移動 局M105からの送信信号の受信タイミングとの差で、 次回の基地局A101から基地局B103へのハンドオーバーのための、基地局A101での移動局M105からの送信信号の受信タイミングと基地局B103での移動局M105からの送信信号の受信タイミングとあきを 更新する (ステップS21)。この更新は、例えば前述の図4に示すような重みづけ平均により行う。

【0108】ステップS29の判断において、全サイト 範囲のサーチで、移動局M105からの信号の受信タイ ミングを見つけることができなかった場合(No)は、 50 基地局A101から基地局B103へのハンドオーバー が失敗したと判断し(ステップ S 3 1)、ハンドオーバー処理を終了する。

【0109】移動局M105からの信号の受信タイミングを見つけることができた場合は、さらに、移動局M105が基地局B103と個別チャネルを用いて通信を開始し(ステップS23)、ハンドオーバー成功として(ステップS25)、ハンドオーバー処理を終了する。【0110】次に、上述のハンドオーバーの際の動作について、図5、及び図6を参照してさらに説明する。図5、及び図6に、上述のハンドオーバーの際の動作のタイミングチャートを示す。

【0111】図5に示されるように、基地局A101は、移動局M105に対して、拡散コード送信要求を送信する。そして、この拡散コード送信要求を送信する時点が、基地局A101のロングコード位相がPaの時点において行われるとする。

【0112】ただし、以下に述べるロングコード位相とは、時刻と共にある一定の周期で循環している位相であり、各基地局、各移動局において無相関で循環している。従って、この各基地局、各移動局におけるロングコード位相とは、たとえると、各基地局、各移動局に独立に設けられている時計(各時計の針は全くばらばらの時刻を指していると考えて良い。)により示される時刻を表すと考えても良い。以下の説明においても、"位相"のことを適宜、"時刻"として説明する。また、図5に示されるタイミングチャートは、全て、基地局A101の時計(ロングコード位相)で計った場合のタイミングである。

【0113】そして、上記基地局A101からの発呼要求を受信した移動局M105は、直ちに、拡散コードの送信を実行する。ここで、基地局A101と、移動局M105との間の電波の伝搬時間がDaである場合、基地局A101から発信された拡散コード送信要求が、移動局M105に実際に受信される時刻は、基地局A101の時計(ロングコード位相)で計ると、Pa+Daとなる。そして、移動局M105は、時刻Pa+Daの時点で拡散コードを生成して、この生成された拡散コードを時刻Pa+Daの時点から送信し続ける。

【0114】従って、図5にも示されるように、移動局 M105が直ちに拡散コードを送信すると、この拡散コードが基地局A101に到達する時刻(受信タイミング)は、基地局Aの時計(ロングコード位相)で計ると、Pa+2Daとなる。

【0115】以上から、基地局A101が移動局M105から送信された拡散コードに対して同期をとるためには、基地局A101の時計で計った時刻Pa+2Daにおいて、移動局M105が送信された拡散コードと同様の拡散コードを生成して、受信信号に乗じれば良いことになる。

【0116】一方、ハンドオーバーの際には、基地局B 50 るために、基地局A101の時計(ロングコード位相)

103も、移動局M105から出力された拡散コードに対して同期を取らねばならない。ここで、図5にも示されるように、基地局B103から移動局M105までの電波の伝搬時間がDbである場合を例に、図5を参照して説明する。

30

【0117】前述のように、基地局A101との間において通信を実行している移動局M105は、基地局A101の時計(ロングコード位相)で計って、時刻Pa+Daの時点で、拡散コードを送信し続けている。

10 【0118】従って、基地局B103が、移動局M105と同期をとるためには、図5にも示されるように、基地局A101の時計(ロングコード位相)で計って、時刻Pa+Da+Dbにおいて、移動局M105における拡散コードと同様の拡散コードを生成して、受信信号に乗じなければならない。即ち、時刻Pa+Da+Dbが、基地局B103における受信タイミングとなる。また、基地局B103から移動局M105までの往復の伝搬時間は2*Dbであるため、基地局B103が通信を開始すべき時刻PbはPa+Da-Dbとなる。

7 【0119】しかしながら、基地局B103が、移動局M105と通信を開始する時刻(ハンドオーバーを実行する時刻)は、全くランダムであると考えて良い。従って、このランダムな基地局B103の通信開始時刻から、どのようにして、基地局B103における受信タイミングを算出するのかが問題となる。

【0120】この場合の、本発明に係る受信タイミング の算出について、図6を参照して説明する。

【0121】図6にも示されるように、基地局A101に対するタイミングチャートは、図5に示される、基地30 局A101のタイミングチャートと全く同様である。しかし、基地局B103の通信開始時刻Pbは、前述の図5で説明した、通信を開始すべき時刻Pa+Da-DbからdL遅れている。

【0122】ここで、上記Pbは、基地局A101の時計で計った場合の、基地局B103の通信開始時刻である。しかし、後の演算に必要になるのは時刻間の差であるため、基地局B103の時計(ロングコード位相)で計った場合の、基地局B103の通信開始時刻Pb1を、基地局A101の時計で計った場合の、基地局B14003の通信開始時刻Pbであるとみなして良い。

【0123】即ち、Pb1=Pbであるとみなして良く、さらに説明すると、もし、基地局B103の時計(ロングコード位相)で、例えば3:00(位相Pb1)に移動局M105との通信を開始した(ハンドオーバーを実行開始した)とすれば、それは、基地局A101の時計(ロングコード位相)で計ったとして、実際に3:00(位相Pb)に移動局M105との通信を開始した(ハンドオーバーを実行開始した)として良い。

【0124】前述のように、基地局B103は同期をとるために、基地局A101の時計(ロングコード位相)

で計って、時刻Pa+Da+Dbで、拡散コードの生成 乗算を開始しなければならない。従って、図6に示され るように、基地局B103の通信開始時刻Pbから、受 信開始時刻Pa+Da+Dbまでの時間差をdtとする と、図6からも明らかなように、dt=2Db-dLで ある。

【0125】従って、基地局B103は、基地局B10 3が通信を開始した時刻 P b から d t だけ遅れて、移動 局M105から送信された拡散コードの生成乗算を実行 するのであるから、基地局B103の受信時刻(受信タ イミング)としては、

32

Pb+dt = Pb + 2Db - dL

 $= (Pb + 2Db) - (Pa + 2Da) + Pa + 2Da - dL \cdot \cdot (1)$

01の時計(ロングコード位相)で計った場合の受信時 刻であると共に、基地局B103の時計(ロングコード 位相)で計った受信時刻であると考えて良い。

【0126】ここで、上記(1)式のdLについて説明 する。 d L は、図6 にも示されるように、P b と、P a +Da-Dbとの差であるから、

dL = Pb + Db - (Pa + Da)

となる。このdLのことを、以下の説明では、ロングコ ード位相差という。

- (Pa+Da)は、移動局M105において検出可能 である。即ち、移動局M103は、基地局A及び基地局

> Pb+dt= P b + 2 D b - d L

により与えられるから、上式のうち、受信時刻を表す式 としてPb+2Db-dLをとれば、Pb、及びdLは 既知であるから、残るは伝搬時間Dbを算出すれば良い ことになる。

【0130】Dbは、基地局B103から移動局M10 5までの伝搬時間であるから、全くゼロから Dbを求め るとすると、移動局M105の存在位置が不明であるか ら、基地局B103の全サイト範囲内においてサーチを しなければならない。

【0131】一方、式(1)において、受信時刻を表す 式として (Pb+2Db) - (Pa+2Da) + Pa+ 2Da-dLをとったとする。

【0132】Pa+2Daは、基地局A101の受信タ イミングであり既知である。また、dLも、ロングコー ド位相差であり、移動局M105が検出可能であるため 40 b)となる。 既知であるとして良い。

[0133] -(Pb+2Db) - (Pa+2Db)a) は、基地局A101の受信タイミングと、基地局B 103の受信タイミングとの差である。ここで、ハンド オーバーが行われる際は、基地局A101のサイトと、 基地局B103のサイトとが重なっている部分で実行さ れることが多い。

【0134】従って、過去の、基地局A101の受信タ イミングと基地局B103の受信タイミングとの差を蓄 積し、過去の、基地局A101の受信タイミングと基地 50 であるロングコード位相差 $\{(Pa+Da)-(Pb+Da)\}$

となる。この基地局B103の受信時刻は、基地局A1 10 Bの送信する報知チャネルに含まれるロングコードフレ 一ム番号(例えば、0~65535の番号をとる)と報 知チャネルを受信時の受信タイミング差から、検出する ことができる。

> 【0128】以上から、基地局B103の受信時刻(受 信タイミング)は、基地局A101と基地局B103と の受信タイミングの差 (Pb+2Db) - (Pa+2D a)と、基地局Aの受信タイミングPa+2Daと、ロ ングコード位相差dLとにより定まることとなる。

【0129】ここで、基地局B103における受信時刻 【0127】このロングコード位相差 d L = P b + D b 20 をどのようにサーチするのについて説明する。再び式 (1)に戻ると、受信時刻は、

= $(Pb + 2Db) - (Pa + 2Da) + Pa + 2Da - dL \cdot \cdot (1)$

局B103の受信タイミングとの受信タイミングの差の 平均値等を算出しておいて(蓄積しておいて)、この蓄 積された値を中心として、基地局B103における受信 タイミングのサーチを実行すれば、基地局B103にお 30 けるサーチ範囲を狭くすることができる。

【0135】次に、上述のハンドオーバーの際の処理に ついて、以下に、さらに具体的に説明する。まず、基地 局A101のロングコード位相をPa、基地局B103 のロングコード位相をPb、基地局A101から移動局 M105への伝搬時間をDa、基地局B103から移動 局M105への伝搬時間をD6とすると、移動局M10 5 が受信する基地局A101のロングコード位相タイミ ングは(Pa+Da)、移動局M105が受信する基地 局B103のロングコード位相タイミングは(Pb+D

【0136】移動局M105における受信タイミングと 送信タイミングとが等しいとすると、基地局A101に おける受信タイミングは(Pa+Da+Da)、基地局 B103における受信タイミングは (Pb+Db+D b)となる。

【0137】移動局M105は、移動局M105が受信 する基地局A101のロングコード位相タイミング(P a+Da)と、移動局M105が受信する基地局B10 3のロングコード位相タイミング (Pb+Db) との差 Db) } を測定する。なお、ここでのロングコード位相 差 { (Pa+Da) - (Pb+Db) } は、前述のロン グコード位相差dL=Pb+Db-(Pa+Da)と符 号が異なるが、以下の説明に本質的な変更をせまるもの ではない。

【0138】移動局M105は、上記ロングコード位相 差を、基地局A101、及び基地局B103の送信する 報知チャネルに含まれるロングコードフレーム番号(例 えば、0~65535の番号をとる)と報知チャネルを 受信時の受信タイミング差とから求めることができる。 【0139】通常ロングコード位相差は、移動局M10 5から基地局A101を経由して、基地局B103に伝 達される。基地局B103は、基地局B103のロング コード位相Pbに対してロングコード位相差((Pa+ Da) - (Pb+Db) } を補正することにより、移動 局M105の信号を受信できるようになる。

【0140】基地局A101の受信ロングコード位相 は、Pa+2*Da、基地局B103の受信ロングコー ド位相は、Pb+2*Dbであり、ロングコード位相差 { (Pa+Da) - (Pb+Db) } で補正すると、即 20 ち、Pb+2*Dbに、ロングコード位相差 { (Pa+ Da) - (Pb+Db) } を足すと、Pb+2*Db+ $\{(Pa+Da) - (Pb+Db)\} = Pa+Da+D$ bとなる。

【O141】基地局Aにおける位相Paを基準とする と、基地局A101の受信タイミングは、受信ロングコ ード位相-送信時ロングコード位相=(Pa+2*D a) - Pa = 2 * Da、基地局B103の受信タイミン グは、受信ロングコード位相一送信時ロングコード位相 = (Pa + Da + Db) - (Pa + Da - Db) = 2 *Dbとなる。

【0142】基地局A101と基地局B103との受信 タイミングの差は、基地局A101の受信タイミングP a+Daを基準とすると、2*Db-2*Daである。

【0143】つまり、基地局A101と基地局B103 との受信タイミングの差、2*Db-2*Daが分かれ ば、基地局B103の受信タイミングは、(既知の値で ある基地局A101の受信タイミング)-(未知の基地 局A101と基地局B103との受信タイミングの差) として求めることでき、基地局B103で新たに広範囲 のパスサーチを行うことなく移動局M105の信号を受 信できる。

【0144】基地局A101の受信タイミングは、ロン グコード位相差と一緒に基地局B103に通知可能であ る。ここで、基地局A101と基地局B103との受信 タイミングの差は、多くの場合、基地局A101と基地 局B103との地形により求められる。

【0145】例えば、図2に示すような基地局配置の場 合、波線内部分で通常ソフトハンドオーバー、または、 ハードハンドオーバーが起動される可能性が大きい。そ 50 位置にあり、従って伝搬遅延13.34 [μ s] となっ

こで、基地局A101から基地局B103にハンドオー バーする場合の受信タイミングの差を収集して(例え ば、図4に示す忘却係数を用いた重み付け平均)、これ を基地局A101から基地局B103へのハンドオーバ 一時の受信タイミングの補正値とする。

34

【0146】ハンドオーバー起動範囲が大きい場合、受 信タイミングの誤差も大きくなるが、受信タイミングの 補正を行わず、サイトの最大遅延までのサーチを行う場 合に比べ、再同期のためのサーチ範囲をはるかに狭くす 10 ることが可能である。

【0147】ここで、本発明に係るスペクトラム拡散通 信システムにおける伝搬遅延の一例について、図7を参 照して説明する。図7に、本発明に係るスペクトラム拡 散通信システムにおける伝搬遅延の一例の概略図を示 す。図7に示すように、サイト半径(セル半径)が10 kmの場合の伝搬遅延は往復で、10,000 [m] * 2 [往復] / (3. 0 * 10 8 [m/s]) = 66.7 $[\mu s]$ であるので、サーチ範囲は、66.7 $[\mu s]$ である。

【0148】図7に示されるように、基地局401から 見て、移動局405は、サイト半径0kmの位置にあ り、従って伝搬遅延 0 〔μ s〕となっているが、移動局 403は、サイト半径10kmの位置にあり、従って伝 搬遅延33.3 [μs]となっている。従って、前述の ように0kmの位置から、10kmの位置までサーチす ると、サーチ範囲は33.3*2=66.6 [μs] ≒ 66.7 (μs) となる。

【0149】一方、図8を参照して、ハンドオーバー時 の処理についてさらに詳細に説明する。図8に、本発明 30 に係るスペクトラム拡散通信システムがハンドオーバー 処理を行う際の動作の概略図を示す。

【0150】図8に示されるように、ハンドオーバー起 動範囲(図8中、点線内部)が1kmであるとすると、 受信タイミング誤差は、±500〔m〕*2〔2経路〕 *2 [往復] / (3. 0 * 1 0 ⁸ [m/s]) = ± 6. 7 [μs] であるので、サーチ範囲は、13.4 [μ s] である。ここで、上式において〔2経路〕となって いるのは、基地局A501から見た場合と、基地局B5 03から見た場合とを考慮するためである。

【0151】図8においては、基地局A501から見 て、移動局505は、サイト半径5 [km] の位置にあ り、従って伝搬遅延16.7〔μ s〕となっており、基 地局A501から見て、移動局507は、サイト半径6 [km] の位置にあり、従って伝搬遅延20.03 [μ s]となっている。

【0152】また、基地局B503から見で、移動局5 05は、サイト半径5 [km] の位置にあり、従って伝 搬遅延が16.7 [μs] となっており、基地局B50 3から見て、移動局507は、サイト半径4 [km]の ている。

【0153】従って、図8に示されるように、移動局501が基地局Aから5 [km]の地点にある場合の基地局間の受信タイミング差は、(16.7+16.7)ー(16.7+16.7)=0.0 [μs]、移動局507が基地局Bから4 [km]の地点にある場合の基地局間の受信タイミング差は、(20.0+20.0)ー(13.3+13.3)=13.4 [μs]、移動局が基地局A501から5 [km]の地点にある場合と基地局B503から4 [km]の地点にある場合の受信タイミング差は、|0.0-13.4|=13.4 [μs]、である。

【0154】通常、過去の受信タイミング差の平均をとれば、 $13.4/2=6.7[\mu s]$ 程度の受信タイミング差が得られるので、サーチする受信タイミング差としては、この平均値を中心に $\pm 6.7[\mu s]$ をサーチする。

【0155】例えば、基地局A501での受信タイミングが $20.0[\mu s]$ であれば、基地局B503の受信タイミングは $20.0\pm6.7[\mu s]$ の範囲内とみなして、 $13.3\sim27.6[\mu s]$ の範囲からサーチすればよい。

【0156】この場合、図7の例と比較しても明らかなように、サーチ範囲が全範囲をサーチする場合に比べて約1/5で済むことになる。このことは、トラフィック信号のサーチャの回路規模が全サイト半径をサーチする制御CHに比べ、1/5で済むこと、または、回路規模が同じであれば分散が1/5になりピーク検出能力を向上できることを意味する。

【0157】さらに、基地局Aから基地局B方向にハンドオーバーする際の受信タイミング差と、基地局Bから基地局Aへのハンドオーバーする際の受信タイミング差を区別して用いれば、よりサーチ範囲を狭くすることが可能である。

【0158】しかしながら、移動局の所在する地形により(例えば、基地局Aの近くにあるが障害物のために基地局Aからの信号を受信できないため、基地局Bにハンドオーバーする場合)、ハンドオーバー時のサーチ範囲の絞り込みにより受信タイミングが得られない場合があるが、この場合は、再度全サイト範囲のパスサーチ(図7の例では $0\sim66.7[\mus]$)を行う。

【0159】ここで、上述の図1に示される、本発明に ドオーバー 係るスペクトラム拡散通信システムの第1の実施形態 3に送られ イミング とり送信ロングコード位相を同期させている例である が、図9に示すように、基地局A601の報知チャネル に上りロングコード位相を同期させた移動局607が、 明に係るスロングコード位相の異なる基地局B603から、基地局 アム拡散 でもしているがある 50 でも良い。

とが異なるのみで、前述の第1の実施形態と同様に機能 する。即ち、図9に示されるような場合であっても、本 発明に係るスペクトラム拡散通信システム、及びスペク

36

トラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を 適用することが可能である。

【0160】ここで、図9に、基地局A601の報知チャネルに上りロングコード位相を同期させた移動局607が、ロングコード位相の異なる基地局B603から、基地局C605にハンドオーバーする場合の動作の概略図を示す。ここで、SCは、基地局C605のサイトである。

【0161】次に、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第2の実施形態について図面を参照して説明する。ただし、以下の、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第2の実施形態の説明は、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法の第2の実施形態の説明も兼ねている。

【0162】まず、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第2の実施形態の構成は、前述の、図1を用いて説明した、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第1の実施形態の構成と同様であるので、その構成の説明を省略する。そこで、図10、及び図11を参照して、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第2の実施形態の動作を説明する。図10に、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第2の実施形態の構成の概略図を示し、図11に、基地局A901での移動局の受信タイミングと、基地局B903での移動局の受信タイミングとの、統計の一例のグラフを示す。

【0163】本発明に係るスペクトラム拡散通信システ 30 ムの第2の実施形態の動作が、前述の第1の実施形態の 動作と異なる点は、移動局Mの基地局Aから基地局Bへ のサイト間ハンドオーバー起動時の基地局Bでの移動局 Mの受信タイミングのサーチ範囲の求め方が異なる点で ある。

【0164】図10に示すように、基地局A901と基地局B903とのいずれかの付近に、例えばビルや山等の障害物905、障害物907が存在する場合、移動局909、及び移動局911の基地局A901から基地局B903へのサイト間ハンドオーバーは2つの地点(図40 10中、点線内部)において起動する。

【0165】基地局A901から基地局B903にハンドオーバー起動時に、基地局A901から基地局B903に送られてくる、基地局A901での移動局の受信タイミングと、基地局B903での移動局の受信タイミングは、統計をとると図11のようになる。ただし、図11に示される受信タイミングの統計は一例であり、本発明に係るスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法が用いる統計としては、例えば、分布範囲が2以上あるものでも良い

【0166】この場合、新たな移動局の基地局A901から基地局B903へのハンドオーバー起動時に、基地局A901から基地局B903に送られる基地局A901での移動局の受信タイミングが、13.3 [μs] 付近の場合は、基地局B903での移動局Mの受信タイミングのサーチ範囲を13.3 [μs] ±6.7 [μs]とする。

【0167】また、基地局A901での受信タイミングが、16.7 [μ s] 付近の場合は、基地局B903での移動局の受信タイミングのサーチ範囲を、13.3 [μ s] \pm 6.7 [μ s] と、26.7 [μ s] \pm 6.7 [μ s] と、26.7 [μ s] \pm 6.7 [μ s] とする。これは、図11にも示されるように、基地局B903の受信タイミングが、13.3 [μ s] を中心に分布する場合と、26.7 [μ s] を中心に分布する場合とがあるためである。

【0168】さらに、基地局A901での受信タイミングが、 $20.0[\mu s]$ 付近の場合は、基地局B903での移動局Mの受信タイミングのサーチ範囲を $26.7[\mu s]\pm 6.7[\mu s]$ とし、その他の場合は、全範囲をサーチする。

【0169】従って、図10に示される、上述の本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第2の実施形態のように、基地局の付近に障害物があり、ハンドオーバー範囲が2つ以上の範囲存在する場合であっても、全範囲をサーチする場合に比べて、サーチ範囲を小さくすることができ、広範囲のパスサーチを行わずに、ハンドオーバー先のサイトにおける信号復調を速やかに行うことができる。

【0170】次に、本発明に係るスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法の第3の実施形態について、図12、及び図13を参照して説明する。

【0171】第3の実施形態に係るスペクトラム拡散通信システムの構成は、前述の、図1、及び図2を参照して説明した場合と同様なのでその説明を省略する。

【0172】図12に、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第3の実施形態の動作のフローチャートを示す。ただし、以下に説明する、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第3の実施形態の説明は、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法の第3の実施形態の説明も兼ねるものである。

本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第3の実施形態は、ハンドオーバーの際の移動局におけるセル(サイト)サーチ機能を効率化するための発明である。【0174】図12にも示されるように、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第3の実施形態においては、まず、ステップS51において、移動局の電源を

ONする。

【0173】図12、及び図13を参照して説明する、

【0175】次に、移動局は、受信レベルが最大のとまり木CHを主とまり木CHとする(ステップS53)。

38

【0176】次に、移動局が、主とまり木CHと他サイトのとまり木CHとの受信タイミング差を基地局に通知する(ステップS55)。

【0177】次に、基地局が、各基地局からの受信タイミング差を集計し、蓄積する(ステップS57)。この集計、及び蓄積は、前述の、図4を参照して説明したような、重み付け平均を行うことにより実行されるとして10 良い。

【0178】次に、移動局が、主とまり木CH受信レベルが、最も大きい周辺サイトのとまり木CH受信レベルよりも小さいか否かを判定する(ステップS59)。

【0179】ステップS9の判定において、主とまり木CH受信レベルが、最も大きい周辺サイトのとまり木CH受信レベルよりも大きい場合は(No)ステップS17に移行し、小さい場合は(Yes)、移動局が、基地局にハンドオーバーを指示する(ステップS61)。

【0180】次に、基地局が、自己のとまり木CHに周 20 辺サイトとの受信タイミング差の情報を含めて、移動局 に送信する(ステップS63)。

【0181】次に、移動局が、送信された受信タイミング差に基づいて、周辺サイトのとまり木CHの受信タイミングをサーチする(ステップS65)。そして、サーチされた受信タイミングで通信を続行する(ステップS67)。

【0182】このように、本発明に係るスペクトラム拡 散通信システムの第3の実施形態は、移動局が周辺サイ トの受信タイミング情報を基地局から得ることにより、 30 移動局は受信タイミングが未知の場合に比べ、1/10 0程度のサーチ時間で周辺サイトのとまり木CHを受信 することができる。

【0183】従来では、拡散符号が一致するタイミングが1フレームに1回であるために、1とまり木CHの受信タイミングを得るのに、受信タイミングのサーチ時間が1フレーム(例えば10ms)かかっていた。

【0184】本実施形態においては、過去の平均的な受信タイミングが分かっているために、基地局と移動局との伝搬時間の最大値から最小値程度の範囲でサーチすれ 40 ば良い。

【0185】ここで、本実施形態におけるサーチ動作について、図13を参照してさらに説明する。図13に、本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの第3の実施形態のサーチ動作のタイミングチャートを示す。

【0186】図13には、移動局がサイトAに存在する場合の受信タイミング、移動局がサイトBにハンドオーバーする場合の従来の受信タイミングのサーチ範囲、及び本発明に係る移動局がサイトBにハンドオーバーする場合の受信タイミングのサーチ範囲の一例を示す。

50 【0187】図13に示されるように、従来のスペクト

ラム拡散通信システムにおいては、移動局は、1フレームの範囲をサーチしなければならなかったが、本発明を 適用した場合にあっては、過去の受信タイミングを中心 として、最大受信タイミング差程度のサーチ範囲となっ ている。

【0188】例えば、前述のように1フレームが10msである一方、通常、基地局のセルの大きさは10km程度であるので伝搬時間は0~33.3μsである。従って、本発明を適用した場合は、最大でも±33.3μsの範囲をサーチすれば良いので、サーチ範囲として、最大66.6μsとなり、そのサーチ範囲を著るしく低減することができる。

【0189】ここで、上記説明においては、本願発明に係るスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法において用いられるスペクトラム拡散信号の発生方式については特に限定はしていなかったが、直接拡散方式(Direct Sequence: DS)方式であることが好ましい。

【0190】また、用いるべき符号としても特に限定は 20 していなかったが、PN系列、Gold系列、Wals h系列その他のスペクトラム拡散通信において利用され る符号系列を適宜利用することができる。

[0191]

【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明によれば、サイト間の伝搬遅延達(受信タイミング差)を蓄積し、受信タイミング差でハンドオーバー元のサイトの受信タイミングを補正した値をハンドオーバー先のサイトの受信タイミングとすることで、広範囲の受信タイミングのサーチを行う必要を少なくすることができるので、サイト間ハードハンドオーバー時の受信瞬断を小さくすることが可能なスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を提供することができる。

【0192】また、個別CHのサーチ範囲を狭くすることができるので、相関器の数を減らして、乗算器の数を減らすこととなり、個別CHのサーチ回路規模を小さし、消費電力も削減することが可能なスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を提供することができる。

【0193】さらに、主とまり木CHの受信タイミングと、周辺サイトの受信タイミングとの差である受信タイミング差を基地局から報知することにより、移動局が周辺サイトのとまり木CHを速く受信することができるため、移動局において従来よりも高速にハンドオーバーが可能となり、且つ周辺サイトのとまり木CHをサーチするための回路を削減することが可能なスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を提供することができる。

【図面の簡単な説明】

40

【図1】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの 第1の実施形態、第2の実施形態、及び第3の実施形態 の構成を示すブロック図である。

【図2】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの 第1の実施形態の構成の概略を示す概略図である。

【図3】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムの 第1の実施形態の動作のフローチャートである。

【図4】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムに おける重みづけ平均の動作の概念図である。

10 【図5】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムに おける、ハンドオーバーの際の動作の一例のタイミング チャートである。

【図6】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムにおける、ハンドオーバーの際の動作の一例のタイミングチャートである。

【図7】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムに おける伝搬遅延の一例の概略図である。

【図8】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムが ハンドオーバー処理を行う際の動作の概略図である。

20 【図9】本発明に係るスペクトラム拡散通信システムにおいて、基地局の報知チャネルに上りロングコード位相を同期させた移動局が、ロングコード位相の異なる基地局から、基地局にハンドオーバする場合の動作の概略図である。

【図10】本発明に係るスペクトラム拡散通信システム の第2の実施形態の構成の概略を示す概略図である。

【図11】本発明に係るスペクトラム拡散通信システム の第2の実施形態における受信タイミングの統計のグラ フである。

30 【図12】本発明に係るスペクトラム拡散通信システム の第3の実施形態の動作のフローチャートである。

【図13】本発明に係るスペクトラム拡散通信システム の第3の実施形態のサーチ動作のタイミングチャートで ある。

【図14】従来のスペクトラム拡散通信システムの構成を示すブロック図である。

【符号の説明】

101 基地局A

103 基地局B

40 105 移動局M

107 制御部

109A 基地局A拡散符号生成部

109B 基地局B拡散符号生成部

111A 基地局A報知CH符号部

111B 基地局B報知CH符号部

113 個別CH符号部

115 個別CH復号部

117 移動局M位相同期捕捉部

119,121 拡散部

50 123 逆拡散部

41

- 125 移動局M拡散符号生成部
- 127 送信增幅部
- 129 変調部
- 131 復調部
- 133 受信增幅部
- 135 送信アンテナ
- 137 受信アンテナ
- 139 制御部
- 141 基地局A位相同期捕捉部
- 143 受信增幅部
- 145 復調部
- 147 基地局A下り拡散符号生成部
- 149 基地局A報知CH復号部
- 151 個別CH復号部
- 153, 155, 157, 159 逆拡散部
- 161 基地局B報知CH復号部
- 163 基地局B下り拡散符号生成部
- 165 基地局B位相同期捕捉部
- 167 変調部
- 169 送信增幅部
- 171 拡散部
- 173 個別CH符号部
- 175 移動局M拡散符号生成部
- 177 ロングコード位相記憶部
- 179 送信アンテナ
- 181 受信アンテナ
- 183 受信タイミング差計算部
- 301 移動通信網
- 303 基地局制御装置
- 401 基地局
- 403,405 移動局

501 基地局A

503 基地局B

505,507 移動局

601 基地局A

603 基地局B

605 基地局C

607 移動局

805 加算器

809 遅延器

10 901 基地局A

903 基地局B

905,907 障害物

909, 911 移動局

SA 基地局Aのサイト

SB 基地局Bのサイト

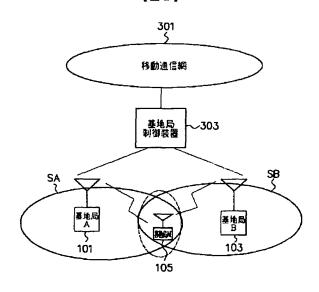
SC 基地局Cのサイト

【要約】

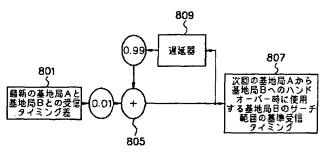
【課題】 広範囲のパスサーチを行わずに、移動局、若しくはハンドオーバー先のサイトにおける信号復調を速20 やかに行うことが可能なスペクトラム拡散通信システム、及びスペクトラム拡散通信システムにおけるハンドオーバー方法を提供する。

【解決手段】 移動局M105と、基地局A101、及び基地局B103との間で、スペクトラム拡散方式により通信を行うスペクトラム拡散通信システムにおいて、基地局A101が、ハンドオーバー先の基地局である場合に、受信タイミング差計算部183において計算された、隣接するサイト間の受信タイミング差を蓄積し、この蓄積された受信タイミング差に基づいて、狭いパスサーチの範囲を求めることにより、ハンドオーバー先の基地局における信号復調を速やかに行う。

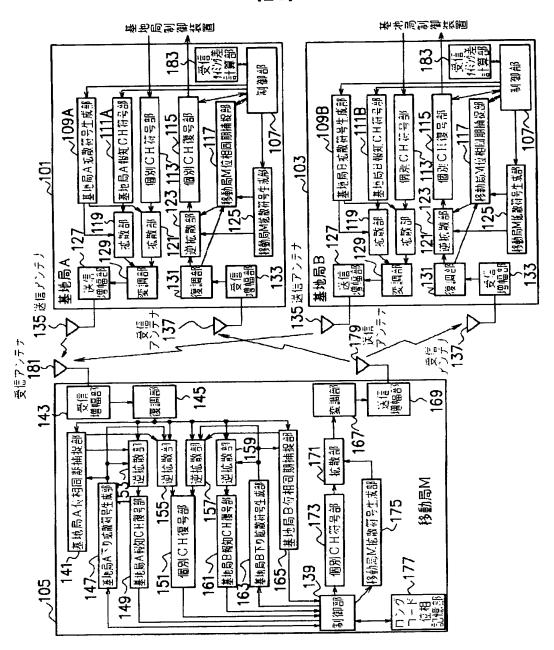
【図2】



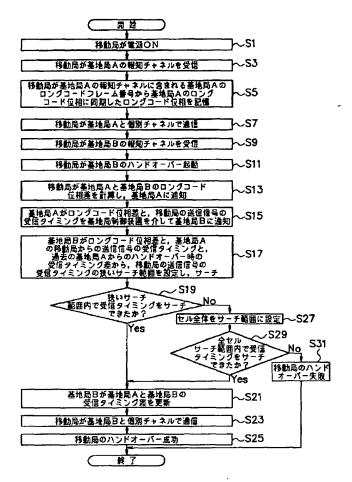
【図4】



[図1]

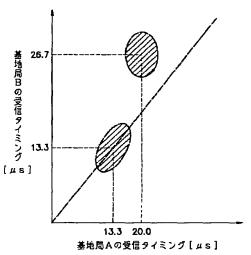




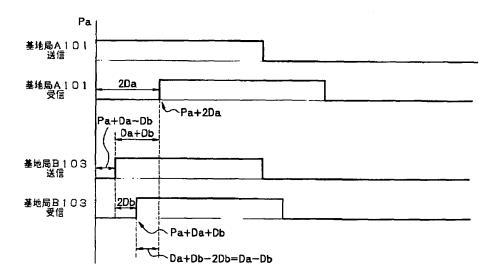


【図11】

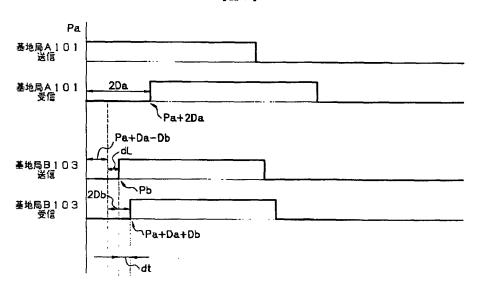
サイト間ハンドオーパー起動基地局A 受信タイミングと 基地局B 受信タイミングの対応統計



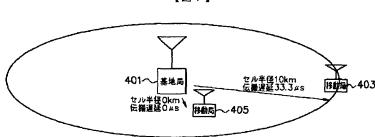
[図5]



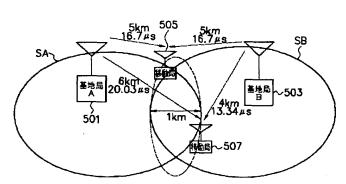
【図6】

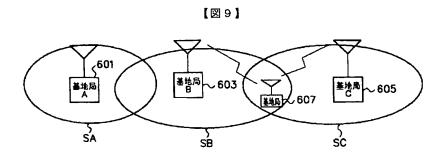


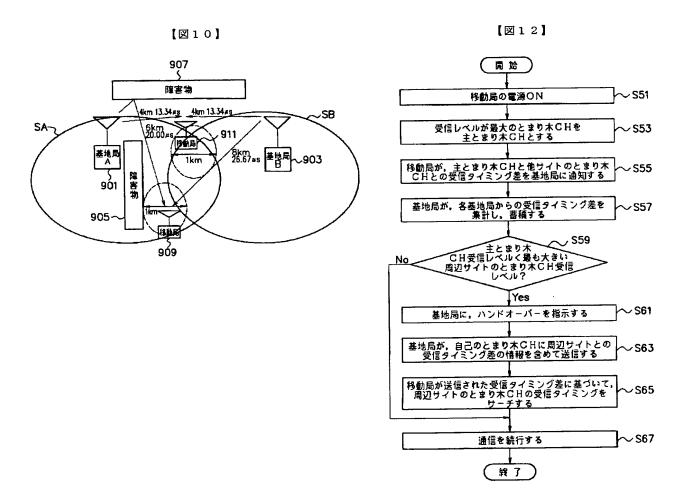
【図7】



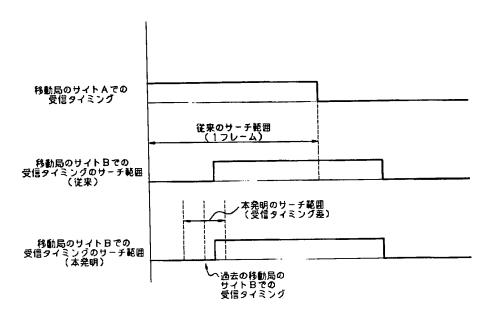
[図8]



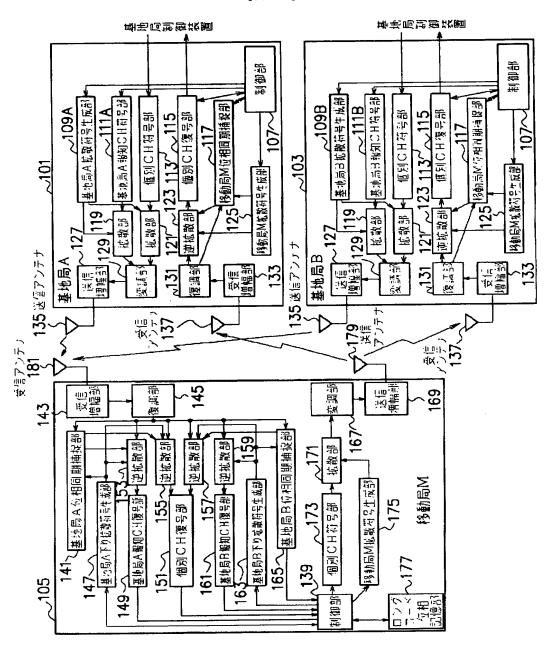




【図13】



【図14】



フロントページの続き

(58) 調査した分野(Int. Cl. ⁶, DB名)

H04B 1/69 - 1/713

H04B 7/26

H04J 13/00 - 13/06

H04Q 7/00 - 7/38